

Arfurod Zodat
Aguilar J

Temario

- 1.1 Expresiones de Arboles
- 1.2 Acciones semánticas de un analizador
- 1.3 Comprobación en tiempo de ejecución
- 1.4 Pila semántica, en analizador sintáctico
- 1.5 Esquema de introducción
- 1.6 Generación de tabla y ámbitos y tabla de direcciones
- 1.7 Manejo de errores

2 Generando código intermedio

2.1 Notas

2.1.1 Prefijo

2.1.2 Infix

2.1.3 Postfix

2.2 Representación de código intermedio

2.2.1 Notación Polaca

2.2.2 Código P

2.2.3 Triplos

2.2.4 Cuadruplos

2.3 Esquema de generación

2.3.1 Variables y constantes

2.3.2 Expresiones

2.3.4 Instrucciones de control

2.3.5 Funciones

2.3.6 Estructuras

3 Optimización

3.1 Tipos de Optimización

3.1.1 Local

3.1.2 - ciclo

3.1.3 Globales

3.1.4 Deminilla.

3.2 costo

3.2.1 Costos de ejecución

3.2.2. Criterios de mejora al código

3.2.3. Herramienta de análisis para el flujo de datos

4 - Generación de Código objetivo

4.1 Registro

4.2 lenguaje ensamblado

4.3 Lenguaje Máquina

4.4 Administración de memoria

Notaciones

Infija $\begin{cases} y = 2x + 6 \\ y = 2(x + 3) - 5 \end{cases}$

Postfija $\{ 2, x, *, 6, + \\ 2, x, 3, +, *, 5, - \}$

$$f(t) = 3/(2 + 5)$$

El paréntesis izquierdo siempre tiene la mayor prioridad.

Como la expresión de izquierda a derecha, si el elemento es un operando, entonces lo pasamos a la expresión postfixa.

Si el elemento es un operador se tendrá que apilar, siguiendo la regla número 1. Si el elemento es un paréntesis izquierdo lo trataremos como un operador. Aunque este no lo sea, desde luego tiene la mayor prioridad de todos.

Si el elemento es un paréntesis derecho se procederá a apilar elemento en la pila hasta encontrar elemento. Colocando cada uno de los elementos. Que estaba desapilando es la expresión postfixa.

Regla #1:



Un operador se apilará. Siempre y cuando sea de mayor prioridad que el elemento en el elemento de la cima de la pila. Si no entonces quitaremos un elemento en la pila y volveremos a hacer el paso para apilar el operador.